OB-21-02

2661

#### PATENT APPLICATION

#### IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re application of

Jean-Pierre ROMBEAUT, et al.

Attorney Docket No. Q68010

Appln. No.: 10/042,178

Group Art Unit: 2661

Confirmation No.: 5996

Examiner: Unknown

Filed: January 11, 2002

For: ROUTING SYSTEM PROVIDING CONTINUITY OF SERVICE FOR THE

INTERFACES ASSOCIATED WITH NEIGHBORING NETWORKS

### SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT

Commissioner for Patents Washington, D.C. 20231

Washington, D.C. 20231

MAR 0 8 2002

Technology Center 2600

Sir:

Submitted herewith is a certified copy of the priority document on which a claim to priority was made under 35 U.S.C. § 119. The Examiner is respectfully requested to acknowledge receipt of said priority document.

Respectfully submitted,

Registration No. 28,703

David J. Cushing

SUGHRUE MION, PLLC

2100 Pennsylvania Avenue, N.W. Washington, D.C. 20037-3213

Telephone: (202) 293-7060 Facsimile: (202) 293-7860

Enclosures: France

France 0100308

Date: March 5, 2002



# BREVET

COPIE OFFICIELLE Technology Center 2600

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut

TOWN DE LA PRO

Pour le Directeur général de l'Institut

**Martine PLANCHE** 



CERTIFICAT D'UTILITÉ



Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

26 bis, rue de Saint Pétersbourg 75800 Paris Cedex 08 Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

## REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2

<u>_</u>	Réservé à l'INPI			t à remplir lisiblement à l'encre noire	GB 540 W /260899
REMISE DES PIÈCES				ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MAN	
DATE 11 JAN 2001			À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE		
75 INPI P	ARIS			GNIE FINANCIERE ALCAT	EL
N° D'ENREGISTREMENT			Département PI		
NATIONAL ATTRIBUÉ PAR	0100300		Sylvain CHAFFRAIX		
DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉ PAR L'INPI				ue Kléber	
	1 1 JAN 2004		75116 F	'ARIS	
Vos références p (facultatif)	our ce dossier 103477/SYC/CID/TPM		•		11
Confirmation d'un dépôt par télécopie		N° attribué par l'I	NPI à la télécop	ie	
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des	_		
Demande de l	brevet	X			
Demande de d	certificat d'utilité		· · · · · ·		
Demande divis	sionnaire				
	Demande de brevet initiale	N°		Date/	
ou demande de certificat d'utilité initiale		N°		Date/	
	d'une demande de	口。		Date I / / I	
brevet européen Demande de brevet initiale  3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou		Ѱ		Date/	
ASSOCIEES	AUX RESEAUX VO	ЗЭПУЭ			*
4 DÉCLARATIO	N DE PRIORITÉ	Pays ou organisation	on ' I	N°	
OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE		Pays ou organisati		.,	
- LA DATE DE	DÉPÔT D'UNE	Date	<u>′</u>	N°	
DEMANDE A	NTÉRIEURE FRANÇAISE	Pays ou organisati	on		
		Date	<u>′</u>	N°	
		☐ S'il y a d'a	utres priorités,	, cochez la case et utilisez l'imprimé	i «Suite»
5 DEMANDEU	R	☐ S'ilyad'a	utres demando	eurs, cochez la case et utilisez l'imp	rimé «Suite»
Nom ou dénomination sociale			<b>A</b>	ALCATEL	
Prénoms					
Forme juridique		Société Anonyme			
N° SIREN		[-5-4-2-0-1-9-0-9-6]			
Code APE-NAF		1			**************************************
Adresse	Rue	54, rue La	Boétie		
	Code postal et ville		ARIS		
Pays		FRANCE			
Nationalité		Française			
N° de téléphone (jacultatif)					
N° de télécopie (facultatif)		·			
Adresse électronique (facultatif)		1			







## REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 2/2

	Réservé à l'INPI			1			
REMISE DES PIÈCES DATE							
L TI JAN							
/3 INPLP	ARIS						
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL ATTRIBUÉ PAR I	L'INFI 0100308						
		<u> </u>			C8 540 W /260899		
Vos références pour ce dossier : (facultatif)		103477/SYC/CID/TPM					
6 MANDATAIRE							
Nom		CHAFFRAIX					
Prénom		Sylvain	Sylvain				
-Cabinet ou So	ciété	Compagnie Financière Alcatel					
N °de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel		PG 9222					
Adresse	Adresse		30 Avenue Kléber				
	Code postal et ville	75116	P	ARIS			
N° de télépho							
N° de télécopi							
Adresse électr	onique (facultatif)						
7 INVENTEUR	(S)						
Les inventeurs sont les demandeurs		Oui X Non I	ans ce	cas fournir une désign	ation d'inventeur(s) séparée		
8 RAPPORT DE	RECHERCHE	Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)					
	Établissement immédiat						
	ou établissement différé						
Paiement échelonné de la redevance		Palement en trois versements, uniquement pour les personnes physiques  Oui  Non					
9 RÉDUCTION	DU TAUX	Uniqueme	nt pour	les personnes physique	9\$		
DES REDEVA	NCES	Requise pour la première fois pour cette invention (joindre un asis de non-imposition)					
		Requise antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence):					
Si vous avez utilisé l'imprimé «Suite», indiquez le nombre de pages jointes							
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·						
10 SIGNATURE	halandin Arri		13//10/20	VISA DE LA PRÉFECTURE			
XX DU MANDATAIRE S) (Nom et qualité du signataire)		yivain CH/	AFFRA	IX/LC 40 B	OU DE L'INPI		
fuent et deque en signarane)			M		(Table)		
	4	144			C. CONTE		

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.



# **BREVET P'INVENTION** CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété intellectuelle - Livre YI

#### **DÉPARTEMENT DES BREVETS**

26 bis. rue de Saint Pétersbourg

75800 Paris Cedex 08 Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

## DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page Nº .1./1..

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

		Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire	08 113 W /26089/			
Vos références pour ce dossier (facultatif)		103477/SYC/CID/TPM	17			
N° D'ENREGISTI	REMENT NATIONAL	0100308				
TITRE DE L'INVE	NTION (200 caractères ou esp	aces maximum)				
		SURANT LA CONTINUITE DE SERVICE DES AUX RESEAUX VOISINS				
LE(S) DEMANDE	EUR(S):					
Société anonyme <b>ALCATEL</b>						
		S) : (Indiquez en haut à droite «Page N° 1/1» S'il y a plus d rtez chaque page en indiquant le nombre total de pages).	le trois inventeurs,			
Nom			r'			
Prénoms		Jean-Pierre				
Adresse	Rue	ROUTE DE NOZAY				
	Code postal et ville	91460 MARCOUSSIS, FRANCE				
Société d'apparte	nance (facultatif)	ALCATEL CIT				
Nom		SAINTILLAN				
Prénoms		Yves				
Adresse	Rue	ROUTE DE NOZAY				
	Code postal et ville	91460 MARCOUSSIS, FRANCE				
Société d'apparte	nance (facultatif)	ALCATEL CIT				
Nom		• .				
Prénoms						
Adresse	Rue					
	Code postal et ville					
Société d'appartenance (facultatif)						
DATE ET SIGNATURE(S)  RY (PRINTERION)  RY (PRINTERION)  RY (DU MANDATAIRE  (Nom et qualité du signataire)		9 janvier 2001 Sylvain CHAFFRAIX				

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.

# Système de routage assurant la continuité de service des interfaces associées aux réseaux voisins

La présente invention concerne la continuité du service de routage 5 dans un réseau de type IP (Internet Protocol). L'invention s'applique particulièrement bien au protocole de routage OSPF (Open Shortest Path First) tel que défini dans le RFC 2328 de l'IETF (Internet Engineering Task Force).

Le protocole OSPF est un protocole de la famille TCP/IP permettant aux systèmes de routage (ou router selon la terminologie en langue anglaise) d'un réseau Internet d'avoir une connaissance suffisante du réseau pour pouvoir acheminer correctement les paquets reçus vers leur destination.

La particularité du protocole OSPF est d'être un protocole de routage dynamique, c'est-à-dire capable de prendre en compte les changements dans la topologie du réseau de façon dynamique. Pour ce faire, le protocole comporte des étapes d'échange de messages de façon périodique, afin de mettre constamment à jour la connaissance que possède chaque système de routage du réseau ou d'une partie du réseau.

La figure 1 illustre un environnement possible pour un système de 20 routage R<sub>1</sub>. Dans cet exemple, il est connecté à trois réseaux.

Il est connecté à un réseau formé d'un unique système de routage  $R_2$  par une connexion point-à-point (par exemple, une liaison série).

Il comporte aussi une deuxième connexion avec un réseau composé de deux systèmes de routage  $R_3$  et  $R_4$ . Ce réseau peut par exemple être de type point à multipoint (Point to Multipoint Network), diffusion (broadcast network), ou réseau à accès multiple (non broadcast Multiaccess Network)...

Enfin, il comporte une troisième connexion avec un réseau formé d'un ensemble de stations hôtes  $H_1$ ,  $H_2$ ...  $H_n$ . Ce type de réseau est connu sous le terme anglais « Stub network ».

À intervalle régulier, le système de routage  $R_1$  émet sur chacune de ces connexions, un message dit « hello » afin de signifier à ses voisins qu'il est toujours actif. Réciproquement, il reçoit de la part de ses voisins, des messages « hello » indiquant que, eux aussi, sont toujours actifs.

La transmission (c'est-à-dire l'émission et la réception) de messages « hello » est effectuée par l'intermédiaire d'interfaces physiques. Selon ce protocole OSPF, il existe au sein de chaque système de routage, une interface physique pour chaque connexion. Sur l'exemple de la figure 1, le système de routage  $R_1$  possède donc trois interfaces  $I_A$  avec le système de routage  $R_2$ ,  $I_B$  avec les systèmes de routage  $R_3$  et  $R_4$  et  $I_C$  avec l'ensemble de stations hôtes.

La gestion de chacune de ces interfaces est effectuée par une machine à états qui lui est dédiée. De telles machines à états sont représentées par la figure 2.

Selon l'usage, les cercles représentent les états dans lesquels l'interface peut être. À tout moment, l'interface est obligatoirement dans un de ces états. Chaque flèche dans ce diagramme représente une transition, c'est-à-dire le passage d'un état à un autre.

Le nom des états est indiqué en langue anglaise ainsi qu'il peut être 20 trouvé dans le RFC 2328.

L'état initial de la machine à état est représenté par le cercle référencé « Down ». Dans cet état, l'interface ne laisse passer aucun trafic.

L'événement « InterfaceUp » signale que l'interface devient opérationnelle, et que la machine à états doit sortir de l'état « Down ». Deux possibilités s'offrent alors, en fonction du type de connexion géré par l'interface. Dans le cas où il s'agit d'une connexion de type « point-à-point » avec un autre système de routage (comme c'est le cas entre les systèmes de routage R<sub>1</sub> et R<sub>2</sub> sur l'exemple de la figure 1), la machine à états passe dans un état référencé « Point to Point ». Dans les autres cas, la machine à états passe dans l'état « Waiting ».



# BREVET CERTIFICAT D'UTILITÉ Code de la propriété intellectuelle - Livre VI



OB 113 W /260895

#### **DÉPARTEMENT DES BREVETS**

26 bis. rue de Saint Pétersbourg

75800 Paris Cedex 08 Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

# DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page Nº .1./1..

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

Vos références pour ce dossier (facultatif)		103477/SYC/CID/TPM				
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		0100308				
TITRE DE L'INVE	NTION (200 caractères ou esp	aces maximum)				
		SURANT LA CONTINUITE DE SERVICE DES LUX RESEAUX VOISINS				
LE(S) DEMANDE	EUR(S):					
Société anonyme ALCATEL						
utilisez un form		S): (Indiquez en haut à droite «Page N° $1/1$ » S'il y a plus de trois inventeurs, tez chaque page en indiquant le nombre total de pages).				
Nom		ROMBEAUT				
Prénoms		Jean-Pierre				
Adresse	Rue	ROUTE DE NOZAY				
	Code postal et ville	91460 MARCOUSSIS, FRANCE				
Société d'appartenance (facultatif)		ALCATEL CIT				
Nom .		SAINTILLAN				
Prénoms		Yves				
Adresse	Rue	ROUTE DE NOZAY				
	Code postal et ville	91460 MARCOUSSIS, FRANCE				
Société d'apparte	nance (facultatif)	ALCATEL CIT				
Nom						
Prénoms						
Adresse	Rue					
	Code postal et ville					
Société d'appartenance (facultatif)						
DATE ET SIGNATURE(S)  RIK PRIK PRIM PRIK SI RIK DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)		9 janvier 2001 Sylvain CHAFFRAIX				

En reprenant l'exemple de la figure 1, et en supposant que les machines à états étaient précédemment à l'état « Down », l'arrivée d'un événement « InterfaceUP » ferait passer les machines à états des interfaces  $I_c$  et  $I_B$  à l'état « Waiting » et la machine à états associée à l'interface  $I_A$  à l'état « Point to Point ».

Dans cet état « Waiting », la machine à état déclenche la transmission de messages « hello » pour sonder l'état de la connexion. Cette transmission a aussi pour but de déterminer un système de routage désigné (ou « designated router » en anglais) et un système de routage désigné de secours (ou « backup designated router »).

Cette notion de système de routage désigné correspond à une élection d'un système de routage de référence parmi un ensemble, sur lequel les autres systèmes de routage de cet ensemble vont venir synchroniser les informations qu'ils possèdent sur le réseau. Ces données sont stockées dans chaque système de routage dans une base d'informations.

En effet, selon le protocole OSPF, chaque système de routage possède des tables de routage permettant de router les paquets reçus dans l'ensemble d'une région du réseau. Ces tables de routage sont calculées par les systèmes de routage à partir de ces bases d'informations. Afin que ces tables de routage soient constamment à jour, les systèmes de routage procèdent à des échanges de messages de mise à jour de leur base d'informations.

Afin de diminuer le trafic sur le réseau, on établit donc un système de routage désigné auprès desquels les autres systèmes de routage vont mettre à jour leurs propres bases d'informations.

Ce mécanisme appelé élection est plus précisément décrit dans le RFC 2328 de l'IETF.

Il est juste important de noter ici que l'état « Waiting » correspond à une phase d'écoute du réseau afin de déterminer s'il existe déjà un système de routage désigné ou un système de routage désigné de secours.

Cet état se termine par l'apparition d'un événement « WaitTimer » signifiant qu'un délai prédéterminé (typiquement 40 secondes) est écoulé, ou d'un événement « BackupSeen » signifiant qu'un système de routage désigné de secours à été détecté.

Suivant le résultat de cette phase d'élection, la machine à états passe respectivement dans l'état « DR », « Backup » ou « DROther ».

L'événement « NeighborChange » intervient lorsqu'il y a un changement dans le réseau connecté à l'interface physique en question impactant le système de routage désigné et/ou le système de routage désigné 10 de secours. Cet événement peut déclencher le changement d'état de la machine à états.

Enfin, l'état « Loopback » signifie que l'interface boucle sur elle-même, c'est-à-dire qu'elle ne peut pas recevoir de messages provenant de l'extérieur du système de routage. La machine à états passe dans cet état à la suite d'un événement « LoopInd ». Elle en sort par l'événement « UnLoopInd » pour passer dans l'état « Down ».

Lorsqu'un système de routage est redémarré, après une défaillance par exemple, la machine à états doit donc redémarrer depuis l'état « Down ». Les autres systèmes de routage en communication avec lui, sont alors alertés de ce changement, et peuvent aussi subir un changement d'état de leur machine à états en déclenchant un événement « NeighborChange ».

Afin de minimiser les conséquences d'une défaillance d'un système de routage, ou de son arrêt temporaire pour maintenance, on peut mettre en œuvre une redondance de la fonction de routage mise en œuvre par les systèmes de routage.

Cette redondance peut être atteinte en ayant un système de routage actif et un système de routage en veille. Celui en veille devient actif lorsque le module de routage actif s'arrête, par exemple à la suite d'une défaillance.

Une telle solution est notamment mise en œuvre par la société Cisco, dans le protocole HSRP (Hot Standby Router Protocol), qui est par exemple décrit, à la date du dépôt, à l'adresse Internet :

http://www.cisco.com/warp/public/619/hsrpguidetoc.html

Une autre solution de redondance est décrite dans le RFC 2338 de l'IETF intitulé « Virtual Router Redundancy Protocol).

Toutefois, là encore, lorsque à la suite de la défaillance d'un premier système, à l'état actif, le deuxième système de routage (jusqu'alors en veille) 10 reprend la main, les machines à états gérant les interfaces avec les différentes connexions du système de routage en question doivent redémarrer à l'état « Down ».

Ceci a pour conséquence un laps de temps d'indisponibilité du second module de routage avant qu'il ne puisse retrouver l'état qui était celui 15 du premier avant sa défaillance ou son arrêt. Ce délai est au moins égal au temps d'attente avant élection, soit typiquement 40 secondes.

Ce redémarrage des machines à états a aussi pour inconvénient de provoquer des changements dans les états des systèmes de routage voisins.

L'invention a pour but de palier ces inconvénients. Pour ce faire, elle a pour objet un système de routage composé d'au moins deux modules de routage, un seul étant dans un état actif à un instant donné, les autres étant dans un état de veille, et d'un moyen permettant de basculer un de ces autres modules de routage d'un état de veille à un état actif lors de l'arrêt du module de routage à l'état actif, 25 chacun des modules de routage comportant des connexions avec un ou plusieurs réseaux, et comportant au moins une machine à états, chaque machine à état gérant l'interface associée à une de ces connexions. L'invention se caractérise en ce que chacun de ces modules de routage possède un moyen pour, à l'état actif, mémoriser des informations relatives à l'état de ces ou cette machine à état, lorsque celle-ci est 30 dans un état stable, et un moyen pour récupérer ces informations lors d'un basculement.

5

Ainsi, par le biais de la mémorisation, le module de routage dans l'état de veille est à même de prendre la main dans le même état que celui dans lequel était le module de routage à l'état actif avant son arrêt ou sa défaillance.

Ainsi, le basculement du module de routage à l'état actif vers le module de routage en état de veille se passe de façon transparente pour les autres systèmes de routage du réseau, et sans engendrer de délai de non disponibilité.

L'invention et ses avantages apparaîtront de façon plus claire dans la description d'une mise en œuvre qui va suivre, en liaison avec les figures annexées.

La figure 1, déjà commentée, représente l'environnement d'un système de routage.

La figure 2, également déjà commentée, représente la machine à états associée à une interface dans un système de routage.

La figure 3 illustre de façon très schématique, un système de routage conforme à l'invention.

Sur cette figure 3, on voit que le système de routage S comprend deux modules de routage MR<sub>1</sub> et MR<sub>2</sub>. Ces deux modules de routage réalisent les mêmes fonctions que ceux de l'état de la technique.

Toutefois, ces deux modules de routage disposent de surcroît de moyens pour communiquer entre eux, par exemple par l'intermédiaire d'une mémoire partagée M.

Plus précisément, chacun des modules de routage MR<sub>1</sub> et MR<sub>2</sub> possède un moyen pour mémoriser des informations relatives à l'état de ses machines à états, lorsque celle-ci est dans un état stable, et un moyen pour récupérer ces informations. Ce moyen pour mémoriser peut donc être un

5

10

15

moyen d'écriture dans la mémoire partagée M, et le moyen pour récupérer peut être un moyen de lecture dans cette même mémoire partagée M.

Toutefois, d'autres mises en œuvre de l'invention sont possibles, notamment en utilisant un bus logiciel tel CORBA (Common Object Request Broker Architecture)

À un instant donné, seul un des deux modules de routage est à l'état actif, c'est-à-dire remplissant son rôle de système de routage. L'autre module de routage est en état de veille, c'est-à-dire qu'il est invisible par le réseau 10 mais prêt pour prendre le rôle du module de routage actif en cas de défaillance ou d'arrêt de celui-ci.

La mémorisation des informations n'est mise en œuvre que par le module de routage à l'état actif, à chaque fois que la machine à états rentre dans un état stable. Ces états stables sont les états « Down », « Point to Point », « Backup », « DR » et « DROther », c'est-à-dire les états pour lesquels la connexion est déterminée.

Les informations à mémoriser contiennent au moins un identifiant de l'état de la machine à états. Toutefois, il est possible de mémoriser aussi d'autres informations afin de faciliter le démarrage du module de routage en veille, en cas de besoin.

Selon une mise en œuvre de l'invention, on mémorise des informations relatives à l'interface lors de la création de l'interface et à sa suppression. Ces informations sont celles permettant la création de l'interface conformément à la section 9 du RFC 2328 précédemment évoqué.

La figure 3 illustre un mode de réalisation particulier mettant en œuvre une mémoire partagée.

Selon ce mode de réalisation, le système de routage S comporte deux 30 interfaces l<sub>1</sub> et l<sub>2</sub>, la première avec un réseau N et la seconde avec un réseau

formé d'un unique système de routage R. Par conséquent, chacun des modules de routage  $MR_1$  et  $MR_2$  possède deux machines à états, une associée à l'interface  $I_1$  et l'autre associée à l'interface  $I_2$ .

Dans un cas typique de fonctionnement, la première machine à états 5 est dans un état « DR » et l'autre machine à états est dans un état « Point to . Point ». S'agissant d'états stables, ainsi que définis précédemment, un identifiant de l'état est mémorisé par le module de routage à l'état actif (par exemple MR<sub>1</sub>) dans la mémoire partagée M.

Lorsque ce module de routage MR<sub>1</sub> devient non opérationnel, par 10 exemple à la suite d'un arrêt pour maintenance ou d'une défaillance, le module de routage MR<sub>2</sub> passe de l'état de veille à celui d'état actif.

À ce moment, le module de routage MR<sub>2</sub> peut relire d'une part les informations relatives à l'état des deux machines à états, et d'autre part des informations relatives aux interfaces, mémorisées lors de la création des interfaces.

Ainsi, le module de routage  $MR_2$  sait qu'il doit forcer le passage de ces deux machines à états à l'état « Point to Point » pour celle associée à l'interface  $I_2$  et à l'état « DR » pour celle associée à l'interface  $I_1$ .

Le module de routage MR<sub>2</sub> peut alors reprendre le rôle du module de 20 routage MR<sub>1</sub> de façon très rapide et transparente pour les autres modules de routage du réseau.

D'autres modes de réalisation sont bien évidemment à la portée de l'homme du métier. Notamment, les deux modules de routage peuvent communiquer via un moyen de communication inter-processus. Ce moyen de communication inter-processus peut par exemple être un bus logiciel, tel le bus logiciel CORBA conforme aux spécifications de l'OMG (Object Management Group).

L'étape de mémorisation peut alors être précédée d'une étape 30 d'émission des informations vers le module de routage en veille, à charge

9

pour lui de mémoriser ces informations de sorte qu'ils puissent les récupérer lors d'un basculement d'états.

#### REVENDICATIONS

1) Système de routage (S) composé d'au moins deux modules (MR<sub>1</sub>, MR<sub>2</sub>) de routage, un seul étant dans un état actif à un instant donné, les autres étant dans un état de veille, et d'un moyen permettant de basculer un desdits autres modules de routage d'un état de veille à un état actif lors de l'arrêt du module de routage à l'état actif, chacun desdits modules de routage comportant des connexions avec un ou plusieurs réseaux (N, R); et comportant au moins une machine à états, chaque machine à état gérant l'interface associée à une desdites connexions, caractérisé en ce que chacun desdits modules de routage possède un moyen (M) pour, à l'état actif, mémoriser des informations relatives à l'état de ladite au moins une machine à état, lorsque celle-ci est dans un état stable, et un moyen pour récupérer lesdites informations lors d'un basculement.

15

2) Système de routage selon la revendication 1, dans lequel la mémorisation desdites informations est réalisée par une mémoire partagée entre lesdits modules de routage.

20

3) Système de routage selon la revendication 1, dans lequel la mémorisation desdites informations est réalisée au moyen de communication inter-processus permettant auxdits modules de routage de communiquer entre eux.

- **4)** Système de routage selon la revendication 3, dans lequel ledit moyen de communication inter-processus est un bus logiciel de type CORBA.
- 5) Système de routage selon l'une des revendications 1 à 4, dans lequel chacun desdits modules de routage dispose de surcroît d'un moyen pour mémoriser des informations relatives à l'interface associée, lors de la

création de celle-ci, et un moyen pour récupérer ces informations lors d'un basculement à l'état actif.

6) Système de routage selon l'une des revendications précédentes,
5 dans lequel un état stable est un état dans la liste « Down », « Point to Point »,
« DROther », « Backup », « DR », selon le protocole OSPF.

Fig. 1

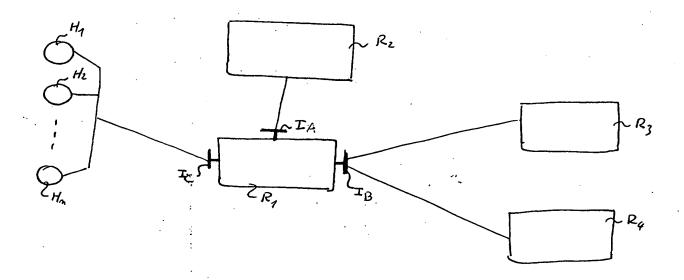


Fig 3

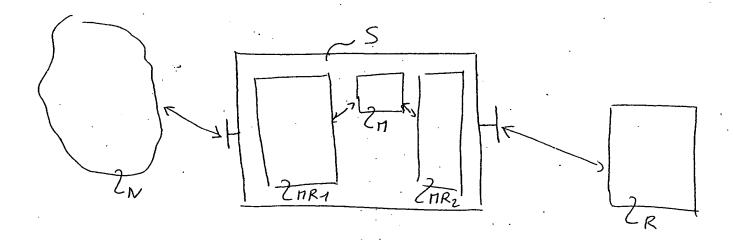


Fig. 2

